

Document Summary





Preview Claims Preview Full Text Preview Full Image

Email Link:

Document ID: JP 09-269930 A2

Title: METHOD AND DEVICE FOR PREVENTING VIRUS OF NETWORK SYSTEM

Assignee: HITACHI LTD Inventor:

KONDO TAKESHI SHIGESA HIDEHIKO

US Class:

Int'l Class: G06F 15/00 A; G06F 09/06 B; G06F 13/00 B

Issue Date: 10/14/1997 Filing Date: 04/03/1996

Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To construct a computer network system whose resistance against a computer virus is strong.

SOLUTION: A frame repeater 100 has a means 202 for checking whether the computer virus is contained in a repeating frame or not and a warning message frame generation means 203 started at the time of detecting a virus frame. A means for receiving and displaying a warning message is provided in a computer connected to a network. Since the invasion of the computer virus, the diffusion and the influence range of damage can be set to minimum, the computer network system of high safety and reliability, which is provided with a resistance means for computer virus can be provided.

(C)1997,JPO

Copyright © 1993-2000 Aurigin Systems, Inc. Legal Notices

WARE TONG ZIHT

(19)日本国特許庁(11日

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公問番号 特開平9-269930

(43)公開日 平成9年(1997)10月14日

(51) Int.Cl.*		識別記号	庁内整理番号	FI			技術表示箇所
G06F	15/00	330		GO6F	15/00	3 3 0 A	
	9/06	550			9/06	5 5 0 Z	
	13/00	351			13/00	3 5 1 Z	

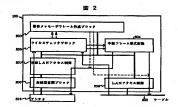
		宋韶查察	· 未請求 請求項の数28 OL (全 23 頁)	
(21)出顧番号	特顧平8-81184	(71)出職人	(71)出職人 000005108	
			株式会社日立製作所	
(22) 出顧日	平成8年(1996)4月3日		東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地	
		(72) 発明者	近藤・穀	
			神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地株式	
			会社日立製作所システム開発研究所内	
		(72) 発明者	重左 秀彦	
			神奈川県海老名市下今泉810番地株式会社	
			日立製作所オフィスシステム事業部内	
		-(74)代理人		

(54) 【発明の名称】 ネットワークシステムの防疫方法及びその装置

(57) 【要約】

【課題】コンピュータウイルスへの耐性が強いコンピュータネットワークシステムを構築する。

【解決手段】フレーム中継接置100に中継フレームに コンピュータウイルスが含まれていないかどうかをチェ ックする手段202とウイルスフレーム検出時に起動さ れる書告メッセージフレーム作成手段203とを備え る。前記書告メッセージマと受信し表示する手段をネット ワークに接続されたコンピュータに設ける。コンピュー タウイルスの侵入やその拡散及びその被害の影響範囲を 最小限にすることができるのでコンピュータウイルスへ の対抗手段を備えた安全性および信頼性の高いコンピュ ータネットワークシステムを提供な高いコンピュ ータネットワークシステムを提供な高いコンピュ ータネットワークシステムを提供な高、



【特許請求の範囲】

テップと、

【請求項1】多数のコンピュータを伝送路を介して接続 したコンピュータネットワークシステムにおいて、

当該ウイルスチェックステップにおいて、ウイルスが含まれると判断したデータの前記伝送路上の通過を阻止するフィルタリングステップと、

前記ウイルスチェックステップで前記伝送路を流れるデータ中にウイルスを検出した場合、警告メッセージを前記ネットワークシステム上に送出する警告通報ステップと、

当該警告通報ステップによる警告メッセージを受信し、 当該受信した警告メッセージに基づいて、ウイルスが検 出されたことをユーザに知らせるための情報を前記コン ピュータ上に表示する提示ステップと、

前記ウイルスのフィルタリングステップにより阻止され た前記データが受信先に到達しないことによる影響を処理する後処理ステップとを有することを特徴とするネットワークシステムの防疫方法。

【請求項2】 ウイルスチェックステップで、データ圧縮 または暗号の少なくとの一方により変形したコンピュー タウイルスを識別することを特徴とする請求項1 記載の ネットワークシステムの防疫方法。

【請求項3】多数のコンピュータを伝送路を介して接続 したコンピュータネットワークシステムにおいて、 前配伝送路上を流れるデータにコンピュータウイルスが 含まれているか否かをチェックするウイルスチェックス

前記ウイルスチェックステップで前記伝送路を流れるデータ中にウイルスを検出したことにより、当該データに 関連するコンピュータに警告メッセージを送信する警告 通報ステップと、

前配警告通報ステップにより送られた前配警告メッセージを受信したことを契機に、検出されたウイルスに対抗 する処理を実行するウイルス駆除ステップとを有することを特徴とするネットワークシステムの防疫方法。

【請求項4】多数のコンピュータを伝送路を介して接続 したコンピュータネットワークシステムにおいて、 前配伝送路上を流れるデータにコンピュータウイルスが 含まれているか否かを推定するウイルス推定ステップ と、

前記ウイルス推定ステップにおいて、ウイルスが含まれ ていると推定した場合、注意メッセージを前記データの 受信コンピュータに送付する注意通報ステップと、

前記注意通報ステップによる注意メッセージを受信し、 これに基づいて当該受信データを含むデータファイルに 実際にウイルスが存在しているかどうかの検査を依頼す る検査依頼ステップと前記検査依頼を受けて検査を実行 50

する検査ステップと前記検査ステップにおける検査結果 を依頼者に報告する報告ステップとを有することを特徴 とするネットワークシステムの防疫方法。

【請求項5】 コンピュータネットワークシステムは、複 数の異なる伝送路と、当該伝送路を中継する中継装置を 備え、

機なステップにおける検査でコンピュータウイルスが入っているとされたデータファイルから当該コンピュータ ウイルスの識別情報を抽出するステップと、

当該議別情報を前記中継装置に配布するステップと、 前記中継装置において、前記ステップにより送られたゥ イルス歳別情報を登録し、これに基づいてウイスルフィ ルタリングを実行するステップとを有したことを特徴と する請求項4記載のネットワークシステムの防変方法。

【請求項6】中継装置は、新規ウイルス識別情報を定期 的に隣接するネットワーク中継装置と交換する機能を備 えたことを特徴とする情求項5 記載のネットワークシス テムの防疫方法。

【請求項7】 伝送路に当該伝送路上のデータをモニタす る監視装置を接続し、検査ステップにおける検査でコン ピュータウイルスが入っているとされたデータファイル から当該コンピュータウイルスの識別情報を抽出するス テップと、

当該識別情報を前記監視装置に配布するステップと、 前記監視装置において、前記ステップにより送られたウ イルス歳別情報を登録し、これに基づいてウイルスチェ ックを実行するステップとを有したことを特徴とする請 求項4記載のネットワークシステムの防疫方法。

【請求項8】多数のコンピュータを伝送路を介して接続 したコンピュータネットワークシステムにおいて、

前記伝送路上を流れるデータにコンピュータウイルスが 含まれているか否かをチェックするウイルスチェックス 手段と、

当該ウイルスチェック手段にて、ウイルスが含まれると 判断したデータの前配伝送路上の通過を阻止するフィル タリング手段と、

前記ウイルスチェック手段で前記伝送路を流れるデータ 中にウイルスを検出した場合、警告メッセージを前記ネ ットワークシステム上に送出する警告通報手段と、

当該警告通報手段からの警告メッセージを受信し、当該 受信した警告メッセージに基づいて、ウイルスが検出さ れたことをユーザに知らせるための情報を前記コンピュ ータ上に表示する提示手段と、

前記ウイルスのフィルタリング手段により阻止された前 記データが受信先に到達しないことによる影響を処理す る後処理手段とを具備して成るネットワークシステムの 防容装備。

【請求項9】 コンピュータネットワークシステムは複数 の異なる伝送路と、当該伝送路を中継する中継装置を備 え、当該中継装置に、ウイルスチェック手段とフィルタ リング手段を具備し、前記中継装置のフィルタリング手 段はウイルスが含まれたデータを中継しないことにより データの伝送路上の通過を阻止する請求項8配較のネット フークシステムの防疫装置。

【請求項10】コンピュータは、当該コンピュータ上で 動作するネットワークを使用したアプリケーションプロ グラムが異常終了したとき、ネットワークの故障による ものか、あるいはウイルス侵入防止によるものかをきり 分ける手段を備えたことを特徴とする請求項8配載のネ ットワークシステムの防疫健康。

【請求項11】中継装置は、特定の情報を制御ヘッダに 付加した伝送フレームをウイルスチェック結果にかかわ らず中継することを特徴とする請求項9記載のネットワ ーケシステムの防疫装置。

【請求項12】ウイルスチェック手段は、データ圧縮ないしは暗号により変形したコンピュータウイルスを識別する手段を備えて成る請求項8 記載のネットワークシステムの飲存整備。

【請求項13】多数のコンピュータを伝送路を介して接 続したコンピュータネットワークシステムにおいて、 前記伝送路上を流れるデータにコンピュータウイルスが 含まれているか否かをチェックするウイルスチェック手 段と、

前配ウイルスチェック手段で前配伝送路を流れるデータ 中にウイルスを検出したら、当飯アークに関連するコン ビュータに警告メッセージを送信する書地戦手段と、 前配署告週報手段から送られた前配署告メッセージを受 信したことを契機に検出されたウイルスに対抗する処理 を実行するウイルス駆除手段とを有することを特徴とす るネットワークシステムの防疫装置。

【請求項14】伝送路に、当該伝送路上のデータをモニ タする監視装置を接接し、当該監視装置にウイルスチェ ック手段と、警告通報手段とを備えたことを特数とする 請求項13配載のネットワークシステムの防疫装置。

【請求項15】コンピュータは、書告通報手段からの警報メッセージを受信する手段と、当該メッセージに基づ き当該コンピュータのユーザにウイルス侵入警告を表示 する手段とを備えたことを特徴とする請求項13配載の ネットワークシステムの防疫装置。

【請求項 1 6】監視接離は、ワクチンプログラムを格約 する手段と、鉄出されたウルスに対応するワクチンプ ログラムを関連するコンピュータに送付する手段とを備 えたことを特徴とする節求項 1 4 記載のネットワークシ ステムの防疾禁電。

【請求項17】伝送路に、限定された範囲のネットワークをモニタするネットワークを選供該置を複数接続し、複数のモーバイルコンピュータも接続したネットワークシステムにおいて、予め定めた特定範囲に所在する前記ネットワーク監視接置にウイルン接出メッセージを配布する手段を備えたことを特数とする請求項13配載のネッ 50

トワークシステムの防疫装置。

I翻東項 1 81 無線ネットワークに接続する複数のモーバイルコンピュータをネットワークシステムの構成要素として含み、当該モーバイルコンピュータでのウイルスに対応するワクチンプログラムの実行が定丁するまで電影を切らないことと、他のセルに移動しないようにとの注意事項をユーザに適加する手段を備えたことを特徴とする翻東項 1 3 記載のネットワークシステムの防疾装置

【請求項19】コンピュータに、ウイルスチェック手段と、著告通報手段とを備え、更に警告メッセージからウイルスを送り出したコンピュータの識別情報を認識したこれを記憶手段と、前記記憶手段に登録されたコンピュータとの通信を控えさせる手段と、前記記憶手段に登録されたウイルス保有コンピュータのウイルス部除完了通知により前記記憶手段から当該コンピュータを削除する手段とを備えたことを特徴とすら請求項13記載のネットワークシステムの防疾装置。

【請求項20】コンピュータは、モーパイルコンピュー の 夕であり、ウイルスを送信したコンピュータの位置情報 を書告メッセージから認識する手段と、ウイルスを保有 したコンピュータの所在を提示する手段とを備えたこと を特徴とする請求項19記載のネットワークシステムの 防疫被置、

【請求項21】ウイルス送信コンピュータの登録手段 と、ウイルス送信コンピュータ登録の解除手段と、前記 手段により登録を解除されたことを過報する手段とを備 よたことを特徴とする請求項14記載のネットワークシ ステムの防疫装置。

[請求項22]多数のコンピュータを伝送路を介して接続したコンピュータネットワークシステムにおいて、前配伝送路上を流れるデータにコンピュータウイルスが含まれているか否かを推定するウイルス推定手段と、前配ウイルス推定ステップにおいて、ウイルスが含まれていると搭定した場合、注意メッセージを前配データの

受信コンピュータに送付する注意通報手段と、 前記注意通報ステップによる注意メッセージを受信し、 これに基づいて当該受信データを含むデータファイルに 実際にウイルスが存在しているかどうかの検査を依頼す

る検査依頼手段と、 前記検査依頼を受けて検査を実行する検査手段と、

前記検査ステップにおける検査結果を依頼者に報告する 報告手段とを有することを特徴とするネットワークシス テムの防疫装置。

【請求項23】ウイルス推定手段にて、ウイルスが含まれると判断したデータの前記伝送路上の通過を阻止するフィルタリング手段を備えて成る請求項22記載のネットワークシステムの防疫装置。

【請求項24】検査依頼手段による検査依頼中のデータ 50 ファイルのアクセスを禁止する手段を備えたことを特徴

1

とする請求項22記載のネットワークシステムの防疫装置。

【請求項25】他のコンピュータからの検査依頼受付機能と、当該コンピュータに対する前記検査結果を報告する機能とを備えたことを特徴とする請求項22記載のネットワークシステムの防疫装置。

【請求項26】伝送路に当該伝送路上のデータをモニタ する監視装置を接続し、コンピュータに新規ウイルスに たいするワクチンプログラムの作成手段を備え、

前記監視装置に対して、前記新規ウイルスに対するワク チンプログラムを配布する手段を備えたことを特徴とす る請求項22記載のネットワークシステムの防疫装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本祭明は、コンピュータネットワークシステムの安全性を高める発明であり、特に安全性を保証しにくいモーバイルコンピュータを接続した無線ネットワークにコンピュータウイルスやコンピュータワームが進入することで、差幹ネットワーク上のコンピュータにステムが立入テムダウン等の悪影響を与える事を抑止する発明である。

[0002] また、たとえ、当該ネットワーク上のコン ビュータがウイルスに感染したとしても、そこからウイ ルス感染を拡大させないことで、コンピュータウイルス によって被害をうけるコンピュータをなるべく少なく抑 えるコンピュータネットワークシステムに関する発明で もある。

【0003】また、ウイルスにより汚染されたコンピュークにたいしてウイルスワクチンソフトをすばやく汚染 30 コンピュータに投与実施することによりウイルスをすば やく駆除することにより、ウイルスにたいする耐性を強化したコンピュータネットワークシステムに関する発明でもある。

[0004]

【従来の技術】パーソナルコンピュータをパソコン通信 用のネットワークやインターネットに接続し、それらの ネットワークのサーバに格替えれたファイルをダウンロードすることが広く普及している。前述したファイルに コンピュータウイルスが潜んでいるとそのファイルの実 40 行時等に当該コンピュータ内に寄生する。寄生したコンピュータウイルスは、潜伏したり、押感染のための自己 複数を作る。そして、コンピュータウイルスは、ある条件が整うとソフトウェアを破壊するなどの様々な悪影響 を与える。これを除去所もに起いてジェータウイルス のワクチンソフトを短期的に起動して感染していないかチェックすることで、コンピュータウイルスを除去している。

【0005】特に、インターネットでは、情報提供者としてのビジネスの利用や各種の情報を入手できるメリッ 50

ト等があるため、企業において、従来の企業内ネットワークをインターネット接続する例が増えている。このような企業内ネットワークでは、信頼性が必要であり、パスワードによる認証等により、各種ネットワーク機器へのアクセスを監理することで信頼性を保っていた。例えば、このような技術に関する発明が「ローカルエリア・ネットワークのセキュリティ方法及びそのシステム」として特開平7-131451で公開されている。

(0006) セキュリティを保与ながら、インターネット接続する方法として、ファイヤーウオール等でアクセス者を限定する方法があるが、コンピュータウイルスにたいする対策は、上述したように、個々の計算機で上述した方法で対応しており、システム的な対応はなされていない。

【0007】また、多数のコンピュータが接続するイン ターネットは、セキュリティに関しては非常に低いレベ ルにある。このため、悪意あるハッカー達により、今ま でにない新しいコンピュータウイルスが開発され、これ が流行する恐れもある。それは、このような新しいウイ ルスに対応したワクチンが開発される迄時間がかかるこ とともしこのような新しいウイルスの潜伏期間が長いと 新しいウイルスの検出までに時間がかかることによる。 このような新しいコンピュータウイルスに対抗するた め、あるコンピュータでウイルスによる異常を監視して おき、異常を検出したちそのウイルスの識別子を特定 し、その特定情報を各コンピュータに配布するという方 法が「コンピュータを生態免疫システム的に強化する方 法」としてJeffrey O.kephartが:To appear in Artificial Life IV. R. Brooks and P. Mea s, eds., MIT Press, 1994で発表している。 [0008]

【発明が解決しようとする課題】上記従来技術による と、以下のような課題がある。

【0009】課題1:ウイルスが当該マシンに侵入した とき、ウイルススキャンプログラムやワクチンプログラ ムを起動するまでの間にネットワークを介して他のマシ ンに二次感染する。即ち、ウイルスの蔓延を防ぐ事がで きない。

【0010】課題2:例えばファイルをテウンロードするたびにウイルスチェックのためスキャンプログラムや ワクチンプログラムを起動したのでは、マシンにオーバーペッドがかかる。また、ファイルの起動のたびに前記 プログラムをいちいち起動するのは、ユーザにとって煩 わしい作業である。

[0011] 課題3:また、いつワクチンを起動すれば 適切かわからないため、画常、定期的にウイルスチェッ クプログラムを実行する。このような場合、ウイルスに 感染していなくても、ウイルスチェックプログラムによ るメモリチェック等の処理負荷がコンピュータにかか

io る。

(5)

【0012】課題4:更に、悪意を持った者がウイルス をばらまくために、ウイルス入りのファイルをだれでも アクセスできるサーバにアップロードするということも 防げない。

【0013】等である。

【0014】 【課題を解決するための手段】上記課題は、以下の次の 手段、すなわち、

手段1:ウイルスフィルタ機能を備えたネットワーク上 を流れるデータの中継手段または、

手段2:ウイルス検出メッセージ発信機能を備えた中継 装置と前記メッセージを表示する機能を備えたコンピュ ータ装置

のいずれかによって原理的に解決できる。

【0015】すなわち、本発明の特徴とするところは、 多数のコンピュータを伝送路を介して接続したコンピュ ータネットワークシステムにおいて、前記伝送路上を流 れるデータにコンピュータウイルスが含まれているか否 かをチェックするウイルスチェックステップと、当該ウ イルスチェックステップにおいて、ウイルスが含まれる と判断したデータの前記伝送路上の通過を阻止するフィ ルタリングステップと、前記ウイルスチェックステップ で前記伝送路を流れるデータ中にウイルスを検出した場 合、警告メッセージを前記ネットワークシステム上に送 出する警告通報ステップと、当該警告通報ステップによ る警告メッセージを受信し、当該受信した警告メッセー ジに基づいて、ウイルスが検出されたことをユーザに知 らせるための情報を前記コンピュータ上に表示する提示 ステップと、前記ウイルスのフィルタリングステップに より阻止された前記データが受信先に到達しないことに 30 よる影響を処理する後処理ステップとを有することにあ る。

【0016】また、本発明の特徴とするところは、多数のコンピュータを伝送路を介して接続したコンピュータを伝送路を介して接続したコンピュータを示したいいて、前配込路上を流れるデータにコンピュータウイルスが含まれているかをチェックするウイルスチェックステップで、前配ウイルスチェックステップでは一般で送路を流れるデータ中にウイルスを検出したことにより、当該データに関連するコンピュータに審告、ソモージを送信する書き通報ステープと、前配警告通報ステープにより送られた前配署告メッセージを受信したことを契修に、検出されたウイルスに対抗する処理を実行するウイルス駆除ステップとを有することにある。

[0017] 更に、本発明の特徴とするところは、多数のコンピュータを伝送路を介して接続したコンピュータ ネットワークシステムにおいて、前配伝送路上を流れる データにコンピュータウイルスが含まれているか否かを 推定するウイルス推定ステップと、前記ウイルス推定ス テップにおいて、ウイルスが含まれていると推定した場 50

会、注意メッセージを前配データの受信コンピュータに 送付する注意通報ステップと、前配注意通報ステップに よる注意メッセージを受信し、これに基づいて当該受信 データをかジータファイルに実際にウイルスが存在し、 市配検査依頼を受けて検査を実行する検査ステップと、 前配検査ステップにおける検査精巣を仮頼者に報告する 報告ステップとを有することにある。

【0018】更に、本発明の特徴とするところは、多数

のコンピュータを伝送路を介して接続したコンピュータ ネットワークシステムにおいて、前記伝送路上を流れる データにコンピュータウイルスが含まれているか否ルスチ チェック手段にて、ウイルスが含まれると判断したデータ の前記伝送路上の通過を阻止するフィルタリング手段 と、前記ウイルスを検出した場合、整告・カージーター の前記伝送路上の上に送出する事者・カージーシージー シャーにウイルスを検出した場合、整告・カージーシージー 記記するサーク・ファーク・ファージーシージー を侵した警告メッセージに基づいて、マイルスが検出さ れたことをユーザレテーターの「報を前記コンレーター レータ上に表示する提示手段と、前記ウイルスのは出よュ リング手段により阻止された前記データが優先に到

しないことによる影響を処理する後処理手段とを具備し

て成るネットワークシステムの防疫装置にある。 【0019】更に、本発明の特徴とするところは、多数 のコンピュータを伝送路を介して接続したコンピュータ ネットワークシステムにおいて、前記伝送路上を流れる データにコンピュータウイルスが含まれているか否かを チェック手段で前配伝送路を流れるデータ中にウイルスを 検出したら、当該データ関連す長と、前途号音楽 カモージを送信する警告事長段と、前途号音楽 から送られた前記警告メッセージを受信したことを契機 な販金売りたする。

10020] 更に、本発明の特徴とするところは、多数のコンピュータを伝送路を介して接続したコンピュータを ポットワークシステムにおいて、前形の色数上を流れる データにコンピュータウイルスが含まれているか否かテ ブにおいて、サインスをしているかでのではません。 注意オッセージを前配データの受信コンピュータに送付 オッセージを前配データの受信コンピュータに送付 オッセージを前配データの受信コンピュータに送付 オッセージを前配データの受信コンピュータに送付 オッセージを前配データの受信コンピュータに送付 オッセージを前配データの受信コンピュータに送付 オッセージを受信し、これに基づいて当該受信データを さむデータファイルに実際にウイルンが存在しているか 数を受けて検査を実行する検査手段と、前記検査ない。 を受けて検査を実行する検査手段と、前記検査なって における検査結果を依頼者をは続ける検査を与

30

.

【0021】上記のように構成すれば、ネットワーク上 のコンピュータは、他のコンピュータとデータ通信する ことで、データファイルを自分のコンピュータのメモリ 上にロードする。このようなネットワーク上でコンピュ ータは、ウイルス入りのファイルをアクセスし、これを **実行したりするとウイルスに感染する。いま、中継装置** を介して相互に接続するネットワークを考えれば、前述 1.た手段 1 がウイルス入りのデータをフィルタするの で、ウイルス入りのファイル等をリモートからアクセス しようとすると、必ず当該ファイルのデータ通信が失敗 10 する事になる。結果として、ウイルスに汚染されたファ イルはアクセスできなくなるので、ウイルスに感染する 事はなくなる。よって、ワクチンソフトを定期的に起動 しなくてもすむ。また、悪意を持ったユーザが、ウイル スをぱらまこうとして、ウイルスの感染媒体であるファ イルを、自由にアクセスできる公開されたファイルサー パに登録しようとしても、前記手段1によって、結果的 にファイル転送が失敗する。これにより、ウイルス入り のファイルは当該ネットワークにおいて感染媒体として の役割を果たさなくなるため、ウイルスの拡散を防げ

る。 【0022】また、手段2によれば、ウイルス検出メッ セージを受信したコンピュータは、ウイルス入りのファ イルをロードしようとした事がわかるため、そのお前な なすことができる。例えば、ウイルスに寄生される前な ら当該ファイルを削除したりできる。また、ワクチンプ ログラムを当該ソコーン受信のタイミングで実行する 事ができ、その結果ウイルスの駆除が直ちに行える。

[0023]

【発明の実施の形態】

実施例1

無線ネットワークから基幹ネットに接続されたコンピュ ータに侵入を企てているウイルスをネットワーク上の検 知して、それをファイルタリングし侵入ターゲットとな ったコンピュータシステムにたいして、警告を与えるネ ットワークシステムの実施例をこれから説明する。

【0024】図1は、本発明の一実施例におけるシステム構成を表した図である。

[0025] 本システムは伝送路上光や電流などの電磁 波を使用した無線ネットワークと伝接路にケーブルを使 40 トワークをみまった。トワークとを接続したコンピュータネットワークとを接続したコンピュータネット・トラックを表示している。100は、無線プリッグ!以下WBと略称する)であり、有線ネットワークと無線ネットワークを接続と置である。無線プリッジ100以下 7 神線ネットワークをがれるデータフレームを無線ネットワーク 間に中継したり、またその逆に無線ネットワーク上を流れるデータフレームを有線ネットワーク上を流れるデータフレームを有線ネットワーク上に中能したりする。

【0026】101は、個人用の計算機システムである 50 にして各プロックの働きを説明する。

10

パーソナルコンピュータ (以下PCと略称する) である。PC101は、有線ネットワーク上に接続され、ネットワークに接続された他の計算機システムとデータ通信を行う。

10 2 7] 10 2 は、ボータブルな計算機システムであるモーバイルコンピュータ (以下MTと略称する)である。MT10 2 は、無線送受信機を使用とて無線ネットワークに接続し、ネットワークに接続された他の計算機システムとデータ通信を行う。例えば、PC101に電子メールを電子化されてファイルを事機しておき、MT102を離れた場所に持ち込み、その場で前途の電子メールを嵌んだり、電子ファイルの内容を更新したりする。

[0028]103は、有線ネットワーク上を流れるデータの配送を制御するルータである。ルータ103は、 複数のネットワークと接続し、パケット化されたデータ (単にパケットと呼ぶ)に配された配送アドレスに応じ て、あるネットワーク上のパケットを他のネットワーク に送る機能を持つ。

20 【0029】104は、WB100の無線機がカバーするエリアである無線Ianセルである。本セル内では、同一の周波数帯域が使用されるため、当該セル内に収容されているMT102間で通信ができる。

[0030] 105は、ローカルエリアネットワーク (以下LANと略称する)であり、先述したPC101 やWB100, MT102が複数台接見したルータ10 3によって仕切られた局地的なネットワークである。こ のローカルネットワーク105は、MT102とWB1 0から構成される無線LANを含んでいる。

【0031】106は、インターネットであり、前述したルータ103により相互接続されたコンピュータネットワークの集合体である。

【0032】まず、本発明のネットワーク防疫機能をW B100に実験した例を説明する。

【0033】図2で示すWB100内の各機能プロック によってMT102からPC101へのウイルス進入防 止機構が実現される。

【0034】WB100は、先述したように、有線ネットワーク上でのデータアレームを無線ネットワーク上に中継したり、またその逆方向の中継も行う。そのため機能プロックが無線復変調ブロック200、転しANアクセス制御201、070レーム中継機能プロックに対して、ウイルクラムを発している人を機能プロックが、ウイルスチェックブロック202と警告メッセージフレーム作成プロック203である。無線ネットワーク側がある。大阪のサーブ・イルスチェックブロック203である。無線ネットワーク側がある。大阪では、アーダーの場合を対しているでは、アーダーの場合を対しているのものでは、アーダーの場合を対しているのでは、アーダーの場合を対しているのでは、アーダーの場合を対しているのでは、アーダーの場合を対しているのでは、アーダーの場合を対しているのでは、アーダーの場合を対しているのでは、アーダーの場合を対しているのでは、アーダーの場合を対しているのでは、アーダーの場合を対しているのでは、アーダーのでは、アーダーの場合を対しているといるでは、アーダーのでは、ア

【0035】まずアンテナ321でデータフレームの情。 報が乗せられた電波を受け取る。そして、無線復変調ブ ロック200が受信電波信号からフレームを構成する信 号を取り出し、そこから無線LANアクセス制御201 がデータフレームを再構築する。次に、受信したデータ フレームの中に、コンピュータウイルスを構築するため の情報が入っていないかどうかをウイルスチェックプロ ックが検査する。この結果、ウイルスを含まないフレー ムならば、次のプロックである中継フレーム形式変換2 04に送られる。中継フレーム形式変換204は、無線 10 側と有線側のフレーム形式の変換する。そして、有線し ANLのフレームに変換された後、I.ANアクセス制御 205に渡り、そこから右線ケーブル322上にフレー ム信号が送出される。これに対して、ウイルスチェック ブロック202で、ウイルスが含まれていると判定され たフレームは、中継フレーム変換204に渡さないの で、有線ネットワーク側に流れず、WB100ないで阻 止される。このときウイルスチェックプロック202 は、警告メッセージフレーム作成プロック203に受信 フレームでウイルスを検出した事を通知する。これを受 20 けた警告メッセージ作成プロック203は、ウイルス検 出警告メッセージを作成し、ウイルス入りフレームの送 り元とその宛先にたいして、前記メッセージを送るた め、それぞれ、無線LANアクセス制御201とLAN アクセス制御205に警告メッセージを渡す。これを受 けた各々の制御プロックは、警告メッセージフレームを ネットワーク上に送出する。

【0036】次にWB100のハードウェア構造を図3

を使って説明する。 【0037】300は、MPUでありWB100の処理 ソフトウェアの実行ユニットである。RAM301は、 MPU300が書き換え可能な記憶装置である。ROM 302は、書き換え不可能な読みだし専用の記憶ユニッ トであり、WB100の処理ソフトウェアが記憶されて いる。303は、LANの標準規格であるEtherNetの 制御LSIであり、伝送ケーブル322で接続される有 線LANへのフレーム送信や有線LANからのフレーム 受信を処理するハードウェアユニットである。310 は、MPUパスであり、RAM301やROM302等 の記憶装置や303.304等の入出力制御LSIが接 40 続されている。304は、無線LAN側の入出力側御L SIであり、バス310のインタフェース機能と無線し ANに対するアクセス制御を行う機能とを備える。30 6は、復変調LSIで有り、フレームを構成する情報を 撤送電波に乗せるための信号に変調したり、逆に、搬送 電波に乗せられた信号からフレームを構成する情報を取 り出す復調したりする機能を持つ。306は、RFイン タフェースLSIであり、RFユニット307の発信・ 受信等の制御を行う。307は、RFユニットであり、

12

ニットである。321はアンテナである。 【0038】次に、図4を用いてWB100の処理ソフ

トウェアモジュール構成について説明する。 【0039】404は、無線LANドライバモジュール であり、無線LANのアクセス制御LSIである307 の制御用ソフトウェアである。これに対して、406 は、EtherNetドライバであり、EtherNet制御LSI 303用の制御用ソフトウェアである。403は、LA Nドライバ共通制御で有り、無線LANと有線LANの 制御においてフレーム送受信等の共通となる制御ロジッ クをまとめたソフトウェアモジュールである。402 は、ブリッジ処理であり、フレーム形式の相互変換機能 とフレーム中継機能、及び、フレームヘッダに記載され たアドレスによるフィルタリング機能を実現する。40 1は、ウイルスチェックモジュールであり、ブリッジ処 理における中継フレームの情報フィールドを見て、そこ にウイルスのコードが記載されていないかどうかをチェ ックし、ウイルス入りのフレームをフィルタリングする 機能をもつ。400は、セキュリティ管理モジュールで あり、ウイルスフレームを検出した401から通知を受 けた後、当該フレームの送り元と宛先のアドレスに対す る警告メッセージを作成する機能をもつ。405は、通 信プロトコル処理モジュールであり警告メッセージを受 け取るPC101やMT102上のセキュリティ管理プ ロセスに対するメッセージの配送を保証する機能を持

つ。
【0040】次に、図4で示した各処理ソフトウェアモジュールがどのような処理ロジックによって総括されているかを図5のWB処理フローで説明する。まずはじめのスキップは、受信フレール待ちであり、(ステップ502)、無線・右線し a nの各ドライバ404、406からドライバ共通制御403を介して正当なフレーム受信処をができるハードウェアユニットからブリッジを担続がのファイルタリングを行った後、ウイルス・シ処理紙のファイルタリングを行った後、ウイルス・ファブ504)。ステップ504でのチェック・モジュール401で受信フレームの検査を行う(ステップ504)。ステップ504でのチェック・当該フレームにウイルスが含まれていなけれ、中継処果ステップ510に移り、もし、含まれているならば、響告メッセージ作成ステップ506に移る。ウイルスが含まれている場合のフローから説明する。

SIであり、バス310のインタフェース機能と無線L ANに対するアクセス制御を行う機能とを備える。30 6は、復変調しる51で有り、フレームを構成する情報を取 対する智告メッセージをウイルスチェック結果に応じて 搬送電波に乗せるための信号に変調したり、逆に、搬送 さ就に乗せるための信号に変調したり、逆に、搬送 されぞれ作成するステップである。 次は、メッセージフリカす復職を持つ。306は、RFイン クフェースLSIであり、FFユニット307の発信・受信等の制御を行う。307は、RFユニットであり、 で発行することを通信プロトコル処理405において 使用帯波周波数の電液を送信したり、受信したりするユ 50 実行する (ステップ 508)。 次にステップち02においた

ムである。

| 14 | 【0047】次に、PC101のソフトウェア構造につ

いて当該フレームにウイルスを検出しなかった場合の処理フレーについて説明する。このときは中継処理ステップとしてブリッジ処理モジュール402でフレームの変換をしてLANドライバ共通制網403に異なるサイドLANに送出するように送信要求を出す(ステップ510)。残りの処理ステップは、フレーム装信であり、変求されたフレームを指定された側のLANに送出する処理を行い、はじめのステップ502に飛ぶ(ステップ512)。

【0042】次に、前述した書告メッセージ作成ステップ506で作成する書告メッセージの内容とそのWB100とPC101やMT102間の書告メッセージ通信プロトコルについて図6を用いて説明する。

【0043】図6(a)でプロトコルシーケンスについて説明する。本プロトコルは最も単純なプロトコルであり、WB100から警告メッセージ600のインディケーションで通知するプロトコルである。したがって、送信側はメッセージを送るだけでプロトコル処理を終了する。これに対して受信側では、常にメッセージを受信で セライン (を) で (な) と (な)

る。普音スタモーシも 0 0 は、フィルタードフレーム 6 見き602、書告内客603、フィルタードフレーム 6 0 4の各フィールドから裸成される。プロトコルID6 0 1 は、本メッセージの正当性をチェックするための特定の鑑別情報が配載される。長さ602は、警告内容6 0 3の長さを示す。警告内容603は、どのMB100 で何時、どのようなウイルスが検出されたかを示す情報が配載される。フィルタードフレーム604には、ウイルスが検出されたかとフレームはは、ウイルスが検出されたがなフレームは、ウイジルスレームは本警告メッセージにラッピングされて送られる。

【0044】さて、次にPC100のハードウェア構成 について図9を用いて説明する。

[0045] 900は、CPUであり、本装置の中核を 成すプログラムの処理装置である。CPU900は、C PUバス910を介して配模装置であるRAM301や ROM3026とI/O制御装置であるEterNet制御 303やSCSI制御907を画面制御9086とイン 40 クフェースしている。また、このバスのインタフェース 制御はバス制御904が制御する。SCSI制御905 の先には、大容量の配像装置であるハードディスク装置 (hdと略称)906やCD一ROM装置(CDRと略 称)907が接続される。また画面制御908の先には 未完整置であるDISPAL1990が接続する。

【0046】次に、MT102のハードウェア構造も同様であるが、303の代わりに図3での304,305,306,307の無線LAN用の制御装置が付き、アンテナ321に接続される点が異なっている。

ル等の各種アプリケーションプログラム (APと略 称)である。804は、OSカネールであり本計算機の 種々のリンス(メキリ、プロセス、I/O)を制刺す るプログラムである。803はLANドライバであり、 LANとのデータのアクセスを制刺する。802は、通 便プロトコル処理でありお、トワーク上のデータ転送を 保証するプログラムである。801は、セキュリティ管 理プログラムであり、WB100からの警告メッセージ を受け取り、ユーザにたいして響音を通りするプログラ

【0049】 つぎにこのセキュリティ管理プログラム8 01の処理フローについて図7を使用して説明する。

0 10 0 2 1 ず最初のステップは、メーセージを留 ちステップ (ステップ 7 0 0) である。メッセージを受 ちステップ (ステップ 7 0 0) である。メッセージを受 個したら次のステップを実行する。次は、当該A P の後 出ステップである。これは、受信メッセージに配述さした 内容からウイルス入りのフレームを受信しようととして ステップ 7 0 4)。次に当該A P が同いたままにしていた フィルがあればこれをクローズする (ステップ 7 0 6)。次に当該プロセスを強制終了する (ステップ 7 0 8)。次に当該プロセスを強制終了する (ステップ 7 0 8)。次に力イルス入りのデータを受け取ろうとして強 制終了した事をユーザに伝えるためレポートを作成した のちこれを画面に出力する (ステップ 7 0 8)。

【0051】MT102でもソフトウェア構成は、PC 101と同様なので詳細を省略する。

【0052】次に、ウインドによるGUI(グラフィカルユーザインタフェース)を備えたPCにおけるステップ708で園面に出力されるレポートについて図10を用いて説明する。

[0053] 1001は、セキュリティ管理メッセージウインドであり、当該APの強制終了とともに本ウインドが生成される。1002は、1001内に表示されるレポートの内容である。これは、以下の名情報を出力表示する。AP名称として、強制終了されたAPの実行フィル名。APログとして当該APが提動された時刻と強制終了させられた時刻、AP情報として通信相手に関する情報(ネットワークアドレス等)や強制クローズントの関係である。1001は、本ウインド1001が閉じられる。1004は、他のAPの実行ウインドのある。

【0054】MT102におけるレポート出力も同様で ある。ただその内容がウイルス情報をネットワークに流 50 そうとした事を警告するものであることが受信側のPC と異なる点である。

【0055】次に、ウイルステェックモジュール401 とステップ504のウイルスフレームチェック処理ステップの詳細について図12,11を用いて説明する。

【0056】 図12 における120は、ウイルスコード シグネチャリストであり、ウイルスの名称と当該ウイル スを識別するための特徴であるウイルスのコードの並び とから構成されている。

【0057】ネットワーク上を流れるフレームのデータは、圧縮されていたり、暗号化されている場合もある。 このときは、シグネチャリストには、ウイルスコードの 圧縮後のビット列や暗号化後のビット列をシグネチャと して登録しておく。

【0058】図11のステップ1100は、上記リスト 120の第一コラムのコードを取り出し、検査対象のフ レーム内容を先頭から順次ウイルスコードと比較し一致 していないかチェックする (ステップ1100)。一致 していれば図5で示したステップ508に進む。次は、 終了判定ステップである。検査フレームの最後に達して かつリスト120の最終コラムに記されたウイルスコー ドの比較が終了したかどうかを調べる(ステップ110 2)。その結果終了したならばステップ510に飛ぶ。 そうでなければ、リスト120の次のコラムのウイルス コードを比較のための内容として取り出す (ステップ1 104)。次に最初のステップ1100から繰り返す。 【0059】 このようにして、ネットワークのフレーム に含まれるコンピュータウイルスを検出し、当該計算機 (送り側と受け側双方) にたいして注意を促す事ができ る。

【0060】実施例2

上記例では、警告メッセージ600にウイルスコードを含むフレームを包みこんで相手に強していたが、例えば、悪意のあユーザが本警告メッセージ600をネットワークから盗み見て抵知のウイルスコードを入手し、新しいウイルスを開発しようとすることが有り得る。これを防止することで、より安全性を高めることができる。このために、ウイルスコードを含む警告メッセージを暗号化の手法により分からなくしておく。または、警告内容603にウイルスコードを付加せず、警告内容603にウイルスが検出されたフレームのヘッダ 40 情報のみを付加する方法でもよい。

【0061】また、一般のユーザにたいしては、ウイルスフレームをシャットアウトし、ネットワークのセキュリティ管理者(検出ウイルスの解析やワクテン件成のために当該ウイルスを必要とする人)にたいしてのみ、ウイルスコードを合むフレームを前記カブセル化学法を用いて渡すようにしてもい。このとき、ウイルスフィルク機能を備えたWB100等の中継装置において、ネットワークセキュリティ管理者あてにカブセル化されたウイルス入りフレームをきめ、と中継するためには、セイルス入りフレームをきめ、と中継するためには、セイルス入りフレームをきめ、と中継するためには、セ

ュリティ管理社宛のフレームについては、ウイルスフィルタをしない事が必要である。このためには、ウイルスフィルタ機能を備えた中継接管にセキュリティ管理者アドレスを登録しておく。そして図5で説明するとウイルスフレームチェック処理(ステップち 04)の前に、フレームの発入ドレスをチェックする処理ステップを3加し、登録された前記アドレス宛であればステップ504を実行しないで中継処理ステップを10に飛ぶことように変更した処理ロジックで来現される。

【0062】実施例3

上記実施例では、無線LANと有線LANとの仲介装置である無線ブリップであるWB100にウイルスフィル 対機能を備えた例で説明したが、本条明の方法は、LN AとLANとの連結装置であるルータ103上において もWB10で成別したのと同様と方法でウイルスフィ ルタ機能を容易に実現できる。

[0063] さて、以上では無線から有線側に進入する ことを防ぐ場合のシステムの構成や処理装置について述 べてきた。逆の場合、即ち、有線側から無線側にウイル スが出ていくケースのウイルスフィルタ機能も前途した 方法により実現できる。

【0064】実施例4

次は、同一セル104内に存在するMT102からMT 102からMT 102へウイルス入りのフレームが送られるケースでのウイルス及入対策について図13を用いざべる。本ケースでは、対等分散型の無線しANを想定しているので、WB100は、当該セル104の内を飛び交っているフレームをモニタできる。しかし、WB100は、セル内のMT102間通信でフレーム中継処理をしているわけでないので、変越例1で述べたようなウイルスフレムのフィルタリングは実行できない。なお、集中方式の無線しANならば、WB100において中継処理を行っているため、実施例1と同様なウイルスフィルタリング機能をWB100において中継処理を行っているため、実施例1と同様なウイルスフィルタリング機能をWB100に再びできる。

【0065】さて、対等分散型無線しANにおけるWB 100では、無線フレームを常時モニタしている(ステ ップ1300)。ここで、ウイルス人りのフレーム13 1を発信したMT102があると、実施例しと同様の方 法でウイルスフレームを検出する〈ステップ130

2)。その後書告メッセージをウイルスフレーム受信M T102気に送り出す(ステップ1304)。しかし、 これを受け取ったMT102は、実施向」で述べたPC 101のケースと異なりウイルス入りのフレームを概に 受信してしまっている。即ち、あるMT102がフレー ムの受信処を実行している(ステップ1310)。こ こで、ウイルスフレーム131が送られたとすると、そ の受信完了処理を実行してしまう(ステップ1320)。 2)。そのため、警告メッセージを受信する前には、M

2)。そのため、蓄告メッセージを受信する前には、M T102におけるウイルスフレームを受信したAPが既 に終了している事も有り得る。例えば、ユーザ130が (10)

MT102内に作成されたウイルス入りの実行ファイル をアクセスし(ステップ1330)、その結果システム 内にウイルスが感染してしまっているケースも有り得る (ステップ1314)。その他、最悪のケースでは、さ らに他のMT102へウイルスを感染させてしまった後 のケースも有り得る。この後、警告メッセージを受けた MT102は、警告を表示する(ステップ1316)。 したがって、ユーザ責任において、ウイルスに汚染され た可能性のあるファイルをきり分けて削除するなり、ワ クチンプログラム走らせて寄生しているかもしれないウ 10 イルスを退治する必要がある。もちろん、ここでは、ワ クチンプログラムの起動等は、警告メッセージ表示と連 携させて実行する。この場合は、WB100がウイルス のタイプを識別し、それに対応するワクチンソフトをメ ッセージ600の内容としてMT102に通知し(ステ ップ1306)、警告メッセージ600をうけたMT1 02は、警告メッセージ表示の後、ワクチンを受信し、 受信したワクチンの実行確認をユーザにたいして求める (ステップ1318)。ユーザがワクチンソフトの起動 を指示する (ステップ1332)。すると当該ワクチン 20 ソフトが実行される (ステップ1320)。こうしてウ イルスが退治される。ここでは、ワクチンソフトは、M T102にストックして置く方式で説明したが、ワクチ ンをMT102がストックしておき、WB100からの 警告メッセージにどのワクチンを使用すべきかを通知す

【0066】先に述べた最悪のケースで二次感染した場合でも同様に、WB100が新時モニタしており、ウイルスフレーム発見時には、警告メッセージを受傷MT102に送るのでウイルスへの対応がなされる。したがし、著告メッセージを帰いMT102がパワーオフにり他のセルに移動したりして、メッセージを受信できないケースを除けば、当該セル内でウイルス感染は収束する。

る方式でも、前記メッセージとともにワクチンを送付す

【0067】実施例5

る方式でも実現できる。

また、上記のウイルスフレーム受信MT102に対して のみ警告メッセージを送るのではなく、WB100が イルスをモニタした時点で注意メッセージを当該セル何 にプロードキャストし、セル内のすべてのMT102に 対して注意を促してもよい。これによると二次原映する 割合が減少し、すばやく感染がウイルス感染が収束す る。

【0068】実施例6

これから、ウイルスを保有したMT102cがセル10 4間を移動するケースでの無線ネットワークシステムに おけるウイルス侵入対策の実施例を説明する。

【0069】 ウイルスを保有したMT102cと通信するMT102bが同一セル104a内にあるとき、MT 102bがウイルスフレーム受信前に他セル104bに 50 18

移動する場合は、WB100のウイルスフィルタ機能に より対応される。そこで、ウイルス保有MT102cが 他セル104bに移動するケースを例にして発明の詳細 を説明する。

【0070】図14.15は、本実施例におけるWB100の警告メッセージ配布処理フローチャートであり、図14は、ウイルスフレーム検出後の警告メッセージ発行処理であり、図15は、他のWB100から警告メッセージを受債後のメッセージ配布処理である。

【0071】まず、WB100は、フレームをモニタ し、そこにウイルスが入っていないか検査する (ステッ プ1400)。そして、ウイルスを検出したら次のステ ップを実行する。次は、フレームのヘッダからその送り 元であるウイルス保有MTのアドレスを記憶する(ステ ップ1402)。次に、ウイルス保有MTには、ウイル ス送出達反の警告メッセージを、ウイルスフレーム受信 者には、ウイルスフレーム受信の警告メッセージを、そ して、残る同一セル内のMT102に対してウイルスフ レーム検出の警告メッセージを通知する (ステップ14 04)。同一のLAN内の各WB100に対してマルチ キャストでウイルス保有MT検出警告メッセージを通 知。このとき、メッセージ中に参照カウントをセットし てメッセージを送り出す。また、各WBは、隣接する (ルータの先に接続した) LANにおける代表Wbのア ドレスを知っている。そして、ウイルスフレーム検出W Bは、マルチキャスト範囲外の隣接するLANの代表W Bに対しても警告メッセージを通知 (ステップ140 6)。

【0072】 次に図15にて、ステップ1406で発行された書告フレームを受けたWBの処理を説明する。ます、書書ンセージを受信して、自分が代表WBであるかないかによって処理ケースを振り分ける(ステップ1500)。そして代表ならば、当該しAN内の他のWB100に配布するため書告メッセージをマルチキャストし、そして書告メッセージ中の参照カウントを減算してのかどうかをチェックする(ステップ1502)。そしに配布しない、そうでなければ送り元と版く[展技する代ま WBに対して署告メッセージを通知する(ステップ1506)の4)。いずれのケースでも最後は、受け持ちセル内の全MTに署告メッセージを同類するの6)する。

で。 【0073】なお、WBからWBへの響告メッセージの 参照カウントは、検出されたウイルス保有MTの移動範 囲が大きいものを程大きくすると効果的に配布される。 【0074】上記警告メッセージにはウイルスMTを検 出したWB100のアドレスが配送されており、ウイル スが検出されたセルの位置がわかるようになっている。 上記警告を受け取った各WBにおいてウイルスが検出さ れたセルに近いものは、当該セル内の各MT102に イルス保有MTを伝え、このMT102と通信するときは注意するように伝える。これにより、ウイルスに感染したMT移動してくることによるウイルスの感染に対して、前途の警告メッセージを受信したMT102は、必要に応じて備えることができる(当該MTと通信しない等)。また、最悪のケースとして、警告オッセージ受信の前にウイルス保有MTが移動してきた場合では、各WB100でのウイルスフレー人接近・駆除機構に任せれる。また、警告メッセージを受けたMT102において、ウイルスが検出されたセルへ移動するものは、ウイルスが検出されたセルへ移動するものは、ウイルスが検出されたセルへ移動するものは、ウイルスが検出されたセルへ移動するものは、ウイルスが検出されたセルへ移動するものは、ウイルスが検出されたせんである。これにより、汚染セル(ウイルス駆除が完了していない)へ移動

した場合での感染を防止する事ができる。 【0075】次に、図16を用いて警告メッセーシジを 受け取るMTの処理フローを説明する。まず警告メッセ ージの振り分けを行う (ステップ1600)。ここで、 ウイルスを検出したWB100のアドレスが現在のセル のWB100と一致していない場合は、異なるセルでウ イルスが検出されたと判断して、ステップ1602から を実行する。前配判定で、同一の場合はステップ161 0からを実行する。そして、また、自分がウイルス保有 MTであるかを、警告メッセージから識別し、そうであ る場合はステップ1606からを実行する。この処理の 詳細では、後で述べる事とし、ここでは、それ以外のケ ース、即ち、自分がウイルス保有MTでない場合の処理 について説明する。まず、他セルのケースから説明す る。このケースでは、まず、ウイルス保有MTをウイル ス保有者リスト250に登録する(ステップ160 2) .

10076] ここで、図25によりカイルス保有者リス 30 ト250について説明する。カイルス保有者リスト25 0は、現在ウイルス保存しているMTの総別情報を記憶したものであり、MTの鑑別情報が並んだ参照用のテーブルである。図16に戻り処理フローの続きを説明する。登録ステップ1602の後、注意メッセージをMT102の画面に表示する(ステップ1604)。次に、同様にウイルス保有者リストに登録する(ステップ1602と同様にウイルス保有者リストに登録する(ステップ1602と、10)。次に、WB100から送られたワクチンプログラムの実行処理を行う(ステップ1612)。

[0077] 先に説明したように、警告メッセージを受けた各MT102は、カイルスフレームを発信したMT102と通信する事は控える 原則として行わない)。これを実現する処理フローを図17で説明する。まず、起動されたAPが通信しようとしているかどうかをチェックする (ステップ1700)。ここで通信要求があれば次の処理を実行しそうでなければ繰り返す。次は、ウイルス保有者リストをチェックし、通信相手が登録されていないかをチェックする (ステップ1702)。通信相手が登録されていれば、確信表示ステップ1704を 50

20

実行し、そうでなければ、通信処理 (ステップ171 4) を実行する。確認表示処理は、ユーザに対してウイ ルスを保有している相手との通信を望んでいるかを確認 する処理ステップである。次にユーザからの応答を受取 りこれをチェックする(ステップ1706)。この結果 ユーザが通信を希望する場合は、ステップ1708を実 行し、そうでなければ、当該APを終了し (ステップ1 710)、はじめのステップに戻る。ステップ1708 は、通信相手へのウイルス駆除完了の問い合わせを実行 し、その応答結果を判定する(ステップ1708)。こ の応答結果が、ウイルス駆除完了なちば、ウイルス保有 者リストから通信相手MTを抹消し(ステップ171 2)、通信処理ステップ1714を実行する。応答結果 がウイルス駆除未完了ならば、当該APを終了して (ス テップ1710) はじめのステップ1700に戻る。 【0078】次に、ウイルス入りフレームを発信したM T102は、以後他のMT102と通信されなくなるた め、これを解除する方法を説明する。ウイルスフレーム を発信したMT102は、WB100から警告メッセー ジを受ける。このケースでは、ステップ1600が実行 されたあと、ステップ160日が実行される。まず、自 分がウイルスに汚染されているという状態変数をもち、 これをセットした後、WB100かち送られた当該ウイ ルスのワクチンプログラムを実行する〈ステップ161 6)。次に、これが成功したら、ウイルス駆除完了メッ セージを当該WB100に報告し、ウイルス汚染状態を リセットして終了する (ステップ1608)。 【0079】次に、このウイルス駆除完了メッセージを

100 (19] 水に、このフィルル経験でようマーンを 受けるWB10 0の処理理について図18年別で説明する。基本ロジァクは、図14で示した響音チャセージと 同じ方法でウイルス駆除完了通知を近接するWBに通知 する。まず、ウイルス保育・アメーセージを受信する (ステップ1800)。次に、ウイルス保有者リストか ら当該MTを削削する (ステップ1802)。次に、ス テップ1404からと同様の方法で著台メッセージを配布する。 応のメッセージを受けたWB100の処理は、図15と 同様なので詳細は音中で、といては、WB100が受 け持つセル内の各MT102にウイルス析でる登録解 メッセージが送られる。このメッセージを受けたMT1 02は、ウイルス保有者リストから通知されたMT10 2を削除する

【0080】 先程説明したように、MT102は、ウイルス保有者リスト上の登録されたMT102と通信する 場合、ウイルス保有MTにウイルス駆除完了問い合わせを行う。図19で、この問い合わせを受けるウイルス保 イMTの処理フローを説明する。まず、自分がウイルス 保放野があかどうかをチェックする(ステップ190 0)。その結果、対応する書音メッセージのウイルス駆

0)。ての結末、対心する音音メッセーシのウィルス% 0 除が完了していれば、問い合わせの応答として、駆除完 了メッセージを返送する (ステップ1902)。そし て、未完了ならば、ウイルス駆除未完了メッセージを返 送する(ステップ1904)。

【0081】次に、ウイルスMTへの警告メッセージの 表示内容について補足説明をする。前述したようにワク チンプログラムが送られた後、ワクチンプログラムを実 行するので、メッセージとして、「ウイルス退治中で す、しばらくこのままでお待ちください、電源切断や、 移動することは控えてください」とのメッセージをワク チンプログラムが終了するまで表示しておく。 【0082】実施例7

以上の実施例は、既知のコンピュータウイルスに対抗す るコンピュータネットワークシステムを示した。それ は、WB100が中核となってウイルスチェック機能を 行う実施例であり、主として次のようなケースに適応し た物である。具体ケースとして、例えば、不特定多数が アクセスしセキュリティの管理がしっかりできないコン ピュータネットワークでは既知のウイルスが潜伏してい る可能性がある。そのようなコンピュータネットワーク にMT102が移動し、そこで情報を入手したときにウ イルスに感染する可能性がある。そのご、ウイルスに感 染したMT102が、セキュリティや信頼性が要求され るネットワークに戻ってきたときに、当該ネットワーク の基幹部に既知のウイルスが進入するのを防ぐ場合であ

【0083】ここでは、未知のウイルスに対応するコン ピュータネットワークシステムの宝施例を説明する。こ れは、どのようなケースに対応するかというと、例え ば、信頼性の保証できないネットワークで悪質なユーザ が新しいウイルスを開発してばらまく、たまたま、この ようなネットワークに接続したため、未知のウイルスに 感染したMT102が信頼性の要求されるネットワーク に戻ってくる場合や無質なハッカーや書意のあるユーザ が直接無線ネットワークから新ウイルスを散布するケー スに対応する発明である。

【0084】まず、WB100への付加機能について説 明する。未知の新ウイルスは既知ウイルスの基本コード からの派生物と考えられる。そこで、WB100のウイ ルスチェック処理にAI手法を取り入れることにより、 実施例1で示したフレーム内容とウイルスコードとの一 致・不一致のみで判定するのではなく、ファジー推論に より、ウイルスコードとの類似度を評価して、その評価 値が或一定値以上ならば、未知のウイルスの可能性があ ると判断する機能を付加する。このようなWB100の 処理フローを図5と図20を用いて説明する。なお、こ の図20は、図5からの追加・変更部を説明する。ま ず、ステップ502の受信フレーム待ちのあと、ステッ プ504の変わりに上述した方法で当該フレームにおけ るウイルスの含有推定率を求め、この値によって次の3

ず第1のルートは、0%に近い或る値以下のケースであ り、この場合は、ウイルスが含まれていないと判断し て、ステップ510の中継処理に飛ぶ。第2のルート は、100%に近い或る値以上のケースであり、この場 合は、ウイルスが含まれていると判定して、ステップ5 06の警告メッセージ作成処理に飛ぶ。第3のルート は、前記以外の値のケースであり、未知のウイルスが入 っているかもしれないと判断して次のステップに進む。 次のステップは、ウイルス入りのフレームかも知れない という意味の容疑メッセージを当該端末に対して送る

(ステップ2002)。そして次にステップ510の中

継処理から実行する。 【0085】次に、PC101の付加機能について図2 1を用いて説明する。まず、PCは、上記警告メッセー ジを受信する (ステップ2100)。次に、当該フレー ムを受信したAPを探し出し、それが書き込みモードで アクセスしたファイル一覧を検索し記憶する (ステップ 2102)。次に、ウイルスが進入したかもしれないと いう警告表示をユーザにたいして提示し、合わせて、当 該APの終了を促す (ステップ2104)。そして、当 該APの終了を待つ (ステップ2106)。次に、ステ ップ21002で記憶したファイルをアクセス禁止モー ドにする (ステップ2108)。その後、後で詳細を説 明するセキュリティサーバに対して未知のウイルスが進 入した可能性のあるファイルの検査を依頼する (ステッ プ2110)。そして、その応答結果を受信するまで待 つ (ステップ2112)。次に、その応答結果をチェッ クする (ステップ2114)。 そして異常なしならば、 当該ファイルアクセス禁止モードを解除して、ユーザA Pによるアクセスができるようにする (ステップ211 6)。異常ありと判断されたならば、当該ファイルを削 除する (ステップ2118)。

【0086】次は、セキュリティサーバを図22を用い て説明する。2200はセキュリティサーバであり、ハ ードウェア・ソフトウェアともに基本はPC101と同 一であるため、付加機能プロックを図で表示している。 2201は、以来受け付け、結果送信ブロックであり、 ここで、PC101からの検査を依頼されたファイルを 受け付け、またその検査結果を PC101に対して送信 する。以下の機能プロックで実現される依頼ファイルの シミュレート実行で異常を検出しなければ、ファイル検 査依頼のあったPC101に異常なしとの応答を返し、 そうでなければ、異常ありとの応答を返す。2202 は、依頼環境構築部であり、依頼のあったPCのダミー の動作環境を構築する機能プロックである。2203 は、依頼されたファイルのテスト事行の結果、異常が起 こらないか監視し、これを検出する機能プロックであ る。ここには、ウイルスが原因となる異常を検出する機 構、具体的には、ファイルサイズの増分チェックやメモ つの処理ルートに振り分ける (ステップ2000)。ま 50 リスキャンチェックによるウイルス寄生部の摘発機能等

を備えている。2204は、依頼ファイルのエミュレー ト実行部であり、2202で設定された動作環境で、時 刻タイマーのアップや当該ファイルの複数回実行をシミ ュレートする機能プロックである。以上の機能プロック を備えた計算機がセキュリティサーバである。

【0087】以上は、ウイルス検査機能をセキュリティ サーバというネットワーク上の専用計算機にで実現する 何を説明したが、高速のCPUや大規模なメモリを持つ 帯でWB100においてもその中継性能を低下させるこ となく実現する事ができる。

【0088】実施例8

次に、前述したセキュリティサーバ2200で異常のあったファイルから未知のウイルスを抽出し、その識別情報を各WB100に通知することで、未知のウイルスを既知の物としてWBに自動登録する機構を図23を持ちいて説明する。

[0089] このとき、セキュリティサーバは2200 は新規ウイルス登録メッセージを各WB100宛にマル チキャストする。図14と図15で説明したのと同様な 方法で代表Wbが隔接ネットの代表Wbにウイルス登録 メッセージを通知する事でネットワーク全体に配布され る。

[0090] 一方のWBでは、新規ウイルス登録メッセージを受信する (ステップ2300)。 次に、ウイルスコードングネチャリストに前記メッセージの内容を登録する (ステップ2302)。このようにして、以後登録されたウイルスを含むフレームは、WB100でフィルタリングされる事になる。無論ここで、新規ウイルス登録メッセージに記述されたウイルスコードは、前にウイルスフレームのカブセル任学法で述べたようにWBにおおけるウイルスフレームのカブセルイアンクリング例とする。

【0091】なお、セキュリティサーバ2200が発見 した米知のウイルスに対するワクチンソフトを作成し、 これを新規ウイルス登録メッセージに付加する事で各W B100に配布してよい。

【0092】その他、ワクテンソフトが格納されたセキュリティサーバ2200のアドレスを新焼ウイルス登録 メッセージを受けたWB100に登録させておき、その後、前記メッセージによって登録されたウイルスの警告 メッセージをPC101やMT102から回り取り合わせに応じてワクチンを保有するSSのアドレスを通知する。そして、このアドレス通知を受けたPC101やMT102が当該セキュリティサーバから当該ウイルスのワクチンをロードする方法でもよい。これでPC101やMT102における未知ウイルスにいする対応がなされる。

【0093】実施例9

前述の例では、セキュリティサーバ2200が新規ウイルス登録メッセージをマルチキャストで各WBに配布す 50

-24

ると説明したが、隣接するWB100間で定期的にウイ ルスシグネチャコードリスト120の新規追加部分を赦 え合い、自分に足りない物が微接WBにあったらそれを 取得するという方法でも配布できる。これは、ネットワ ークの事故や当該Wbの電源off等により新規ウイル ス登録メッセージを受け取れなかったWbl00が存在 した場合に有効な方式である。この処理方法について図 24で説明する。処理フロー2400は、通知処理フロ ーである。まず、タイマを起動し一定時間に違するまで 待つ (ステップ2402)。次に、テーブル120で新 規に追加した物を選びだしこれを追加リストに編集して 職接するWB100に通知する(ステップ2404)。 ここで新規追加分を選び出すために、追加した物はその 追加時刻を記述しておき、現在の時刻と追加時刻を比較 し一定範囲内の物を選びだすようにする。2410は、 登録処理の処理フローである。

【0094】まず、通知された追加リストを受取り、その内容をみて、現在テーブル120に登録されていない物が存在するかどうかをチェックする(ステップ2414)。登録すべき物があるならテーブル120に登録する(ステップ2414)。以上で処理を終了する。

【0095】以上実施例のように構成すれば、以下の効果がある。

(10096] 1.まず、はじめに、実施例のように構成すれば、コンピュータネットワーシステムへのコンピュータイルスの進入を防止できる。つまり、不特定参数のコンピュータが接続しつイルスが進入する可能性、リアルタイムで有用な情報をアクセスできるようなネマトフーク、例えば、インターネットと、従来から存在セキュリティレベルの高い企業内は、ナンタースティーで、リティレベルの高い企業内は、ナンタースティーで、サーブン化に対応したネットワークとステムを構築され、オーブン化に対応したネットワークステムを構築され、サンチャーグを事ができ、その結果、オ効を情報を安全に入手できる事ができ、その結果、有効を情報を安全に入手できる事ができ、その結果、オカを事ができ、その結果、有効を情報を安全に入手できる事ができ、その結果、有効を情報を安全に入手できるよいう効果がある。

【0097】また、移動端末が普及した企業内ネットワークにおいて、移動端末が一旦企業内ネットワークから 離れて、様々な情報活動を行う。例えば、他の信頼性の無いネットワークにから、CD・ROM等の流通メディスとアクセとたりである。 【0098】この後、移動端末が再度企業内ネットワークに接続されるケースで、再接載の前に、ウイルストステックプログラムを起動し、ウイルスはリティレスルを維持できる。つまり、用接載時のウイルス駆除処理オーバーペッドを必要とせず、かつ、セオリティレクはそのままで、スカーズに元のネットワークにアクセブログラムを定期的に起動しなくても消むという効果もあ

【0099】 2. また、上記のように構成すれば、ネッ トワークの中継装置にウイルスフィルタ機能を設けたこ とにより、各コンピュータにウイルスフィルタ機能を設 けなくても済む。これにより、当該ネットワークシステ ムにウイルスフィルタ機能を追加するためのコストを低 滅できる。つまり、本中継装置でウイルスに強いネット ワークを構成できる。その上、各コンピュータには、ウ イルスフレームを扱う処理を組み込まなくて済むため、 ウイルスフレーム処理を参照して悪用しようとするユー ザを未然に防止するという効果もある。また、ウイルス の侵入ターゲットとなったコンピュータで処理をしない ため、安全であり、かつ、このためのオーバーヘッドを コンピュータにかけなくて済むという利点もある。

【0 1 0 0】 3、 また、他の実施例によれば、そのネッ

トワークの構成上理由から先に述べたウイルスフィルタ 機能を備える事ができないネットワークシステムにおい て、ネットワークシステムに接続されたコンピュータ は、ウイルス入りのデータを受信すると、警告メッセー ジが送られるため、ネットワーク上からウイルスが進入 した事を当該コンピュータで認識できる。その結果、准 20 入したウイルスに対応した処理を行う事ができるため、 定期的にウイルスチェックプログラムを走らせずともよ くなるという効果がある。また、ウイルス受信後、直ち に、ワクチンプログラムを走らせる事ができ、コンピュ ータウイルスの二次感染を防止するという効果もある。 【0101】4. また、ネットワーク監視装置にウイル ス検出機能を持たせたことで、当該装置で集中的に監視 することにより、それぞれのコンピュータでウイルス検 出をしなくて済むので、ネットワークに接続した各コン ピュータへの負担を増大させることなく、ウイルスに対 30 抗するシステムを実現できるという効果がある。

【0102】5、警告メッセージを受けたコンピュータ にその内容が表示される事で、ウイルスを受信したコン ピュータのユーザは、ウイルスを送信したコンピュータ を知ることができ、そこから、何をアクセスした結果ウ イルスが進入する事になったか、ウイルス侵入原因の解 明を行える。また、その後当該コンピュータからのアク セスを控える事により、ウイルスの進入をユーザレベル で抑止できる。ウイルスを送ったコンピュータにも警告 メッセージが送られるため、知らないうちに感染してい 40 た事が分かり、その時点でワクチンプログラムを実行さ せる事でウイルスの駆除ができる。

【0103】6. また、ウイルスフィルタ機能を備えた ネットワークシステムにおいては、ウイルス入りデータ は受信できなくなる。このため、前記データを受信しよ うとしたAPは、異常終了する事になる。本発明では、 ネットワークの故障による異常終了とネットワークシス テムのウイルスからの防衛のためによる異常終了を切り 分ける事ができるという効果もある。

宛には、ウイルス入りのデータをフィルタすることなく 正常に送る事で、ウイルスの解析や対抗するワクチンの 開発に役立てる事ができるという効果もある。

【0105】8. また、ネットワーク上を流れるデータ が圧縮されていたり、暗号化されていたりしてもウイル スのチェックができるという効果もある。

【0106】9. また、他の発明によれば、ウイルス入 りのデータを送受したコンピュータに対して、当該ウイ ルス用のワクチンプログラムがウイルスを検出した時点 で送られるため、直ちにウイルスを駆除できるという効 果もある。また、コンピュータにはワクチンプログラム を保存しておく必要が無いため、その分の記憶容量が多 く使えるメリットもある。

【0107】10、モーバイルコンピュータがウイルスを 保持していた場合、それを検出したあるネットワーク監 視装置が、モーバイルコンピュータの移動先のネットワ ーク監視装置にメッセージを送る事で、ウイルスに事前 にウイルス対策の準備ができる。また、メッセージの配 布範囲を限定した事により、ネットワークにかける負担 を少なくするという効果もある。

【0108】11. モーパイルコンピュータのウイルス駆 除処理において、適切なメッセージをユーザを提示する ことにより、確実にウイルスの駆除を行え、また、ウイ ルスの拡散を防止するという効果もある。

【0109】12. その他の実施例によれば、ウイルスを 保持しているコンピュータを知ることができるため、ウ イルスを保持しているコンピュータとの通信をしない事 で、ウイルス感染の恐れを防ぐという効果がある。

【0110】13. また、モーパイルコンピュータにおい ては、ウイルスが検出されたエリアが分かるので、そこ エリアに移動することを避ける事でウイルスの感染を防 止できる。

【0111】14. また、他の実施例によれば、ウイルス 保持コンピュータをネットワーク監視装置によりウイル ス保有コンピュータを一元管理する事で、各コンピュー タにおけるウイルス保有コンピュータの一覧を保持しな くて済むという効果がある。

【0112】15. また他の実施例によれば、新しいコン ビュータウイルスを逸早く検出する事ができるため、当 該ネットワークで今までに存在していなかったコンピュ ータウイルスによる被害を食い止める事ができる。

【0113】16. また、ウイルスフィルタ機能を備えた ネットワーク中継装置にウイルス推定機能を追加した事 で、疑わしいデータフレームにマークを付加する事がで き、当該データを受け取ったコンピュータは前記マーク をみる事で容易に疑わしいデータである事を認識できる という効果がある。

【0114】17. また、ウイルスが含まれている可能性 のあるファイルをリモートにある検査専用コンピュータ 【0104】7.また、ある特定のネットワーク管理社 50 にその検査を依頼している最中に、その疑わしいファイ

27

ルのアクセスを禁したため、もし、当該ファイルにウイ ルスが含まれていた場合に第3のコンピュータへ拡散す ることを防ぐという効果がある。

【0115】18. ウイルス検査専用コンピュータを当該ネットワークシステム内に設ける事で、システムにおける通常処理の能力を低下させることなく、コンピュータウイルスに強いネットワークシステムを構築できるメリットがある。

【0116】19、新規ウイルスの能別情報をウイルスフィルタリング裏行機器に配布する帯で、以降同一のウイ 10ルスは、フィルタリングで落とされるので、コンビュータは、ウイルス検査専用コンビュータに削盛付きをもちら、知理しなくても済むという効果がある。

【0117】20. ウイルスフィルタリング機能を備えた ネットワーク中継機器でウイルスの識別情報を定期的に 交換しあうため、当時中継機器が聴き等により新しいウ イルス識別情報を受信できなかった場合でも、一定時間 後には、受信できることが保証されるという効果もあ

る。
【0 1 1 8】21. ウイルスチェック機能を備えたネット 20
ワーク監視装置で未知のウイルスを新規ウイルスとして 検出できるようになるという効果がある。

【0119】22. 上記ネットワーク監視装置に新規ウイルスにたいするワクチンが配布されるため、新規ウイルスを検出したら、対応するワクチンプログラムを関連コンピュータに配布し、これを受信したコンピュータ上で前記の新規ウイルスの駆除ができるという効果がある。 【0120】

【発明の効果】以上の説明から明らかなように、本発明 によれば、コンピュータウイルスへの耐性が強いコンピ ュータネットワークシステムを構築することができる。 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施例を示すネットワーク防疫システムの概要構成図である。

【図2】本発明の一実施例を示すコンピュータウイルス フィルタ機能を無線LANブリッジで実現したブロック 図である。

【図3】図2の無線LANブリッジのハードウェア構成 例を示す図である。

例を示す図である。 【図4】 図2の無線LANブリッジのソフトウェア構成 40

図である。 【図 5】 図 2 の無線 L A N ブリッジの主要な処理のフローチャート図である。

【図6】図6 (a) は、無線LANブリッジとPCとの 管理プロトコルシーケンス図であり、図6 (b) は、無 線LANブリッジとPCとの管理プロトコルで渡される メッセージの形式を示す図である。

【図7】PCにおけるセキュリティ管理プログラムの処理フローチャートである。

【図8】 PC上のソフトウェア構成図である。

【図9】PCのハードウェア構成図である。

【図10】警告メッセージ通知画面の一例を示す図である。

【図11】 ウイルス判定処理の処理フローチャートである。

【図12】 ウイルスコードシグネチャリストの構造を示す図である。

【図13】警告メッセージのシーケンスを説明する図で ある。

【図14】警告メッセージ発行処理の処理フローチャートである。

【図15】警告メッセージ配布処理の処理フローチャー

トである。 【図16】警告メッセージ受信処理の処理フローチャー

トである。 【図17】ウイルス保有コンピュータとの通信を持える

処理の処理フローチャートである。 【図18】ウイルス駆除完了受信処理の処理フローチャ

ートである。 【図19】ウイルス駆除完了問い合わせの受け付け処理

の処理フローチャートである。 【図20】ウイルス推定ロジックを付加したときの処理

フローチャートである。 【図21】 P C におけるウイルス検査依頼処理の処理フ

ローチャートである。 【図22】 セキュリティサーバの説明図である。

【図23】新規ウイルス登録処理の処理フローチャートである。

【図24】 新規ウイルス情報交換処理の処理フローチャートである。

【図25】 ウイルス保有者リストの構造を示した図である。

【符号の説明】

100…年線ブリッジ、

101…パーソナルコンピュータ、

102…モーパイルコンピュータ、

120…ウイルスコードシグネチャリスト、

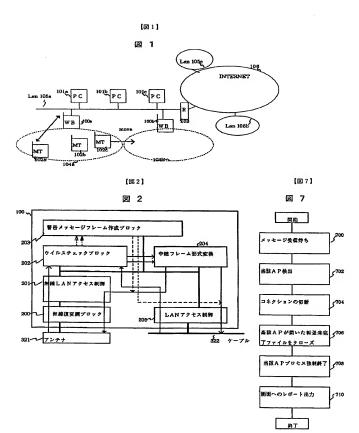
202…ウイルスチェックブロック、

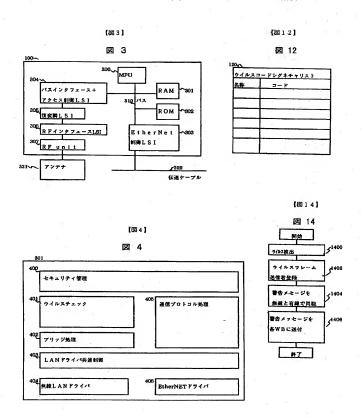
203…警告メッセージフレーム作成プロック、

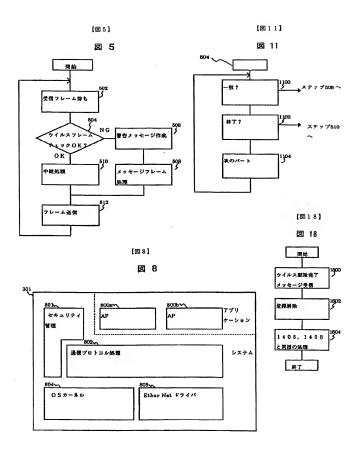
250…ウイルス保有者リスト、

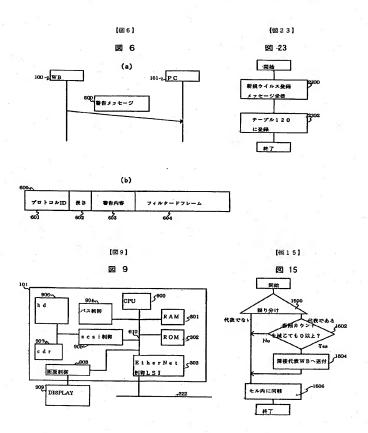
600…警告メッセージ、

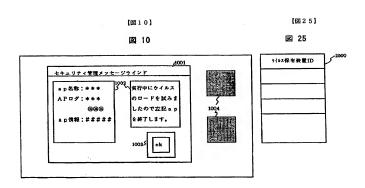
2200…セキュリティサーバ。

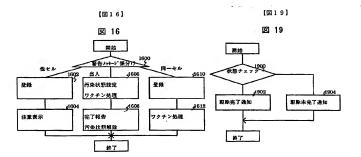


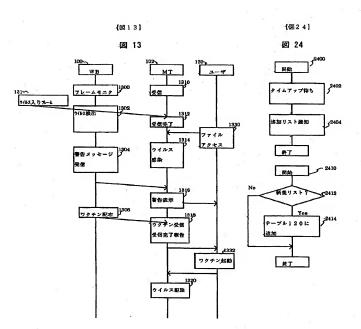


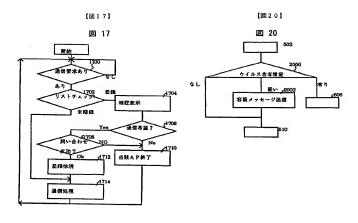






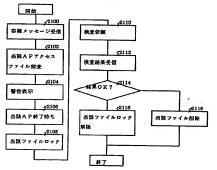






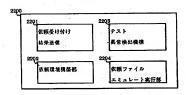
【図21】





(図221

図 22



WAS PAGE BANK WEND